

COMPITO DI RICERCA OPERATIVA

ESERCIZIO 1. (5 punti) Dato un problema di PL, la sua riformulazione rispetto alla base $B = \{x_3, x_4, x_5\}$ é la seguente:

$$\begin{aligned} \max \quad & 8 - 5x_1 - 3x_2 \\ & x_3 = 1 + 4x_1 + x_2 \\ & x_4 = -1 - x_1 + x_2 \\ & x_5 = 5 - x_1 - x_2 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

Solo osservando tale riformulazione, dire se sono vere o false le seguenti affermazioni (**MOTIVARE LA RISPOSTA**)

- (1) la base B é ammissibile per il primale;
- (2) dalla riformulazione possiamo concludere che il primale ha regione ammissibile vuota;
- (3) la base B é ammissibile per il duale;
- (4) dalla riformulazione possiamo concludere che il primale ha valore ottimo pari a 8;
- (5) dalla riformulazione possiamo concludere che il duale ha valore ottimo pari a 8.

ESERCIZIO 2. (5 punti) Sia dato il seguente problema di PL:

$$\begin{aligned} \max \quad & 2x_1 - x_2 \\ & -x_1 + x_3 = 1 \\ & x_1 - x_2 + x_4 = 2 \\ & 2x_1 - x_2 + x_5 = 5 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

Se ne determini il valore ottimo e *tutte* le soluzioni ottime.

ESERCIZIO 3. (4 punti) Il duale di un problema di PL in forma standard é il seguente

$$\begin{aligned} \min \quad & -3u_1 - 4u_2 \\ & u_1 + u_2 \geq 2 \\ & u_1 - u_2 \geq 1 \\ & -u_1 + u_2 \geq -2 \\ & -u_1 - u_2 \geq -3 \end{aligned}$$

e ha soluzione ottima

$$u_1^* = 2 \quad u_2^* = 1.$$

Si scriva il primale e, *utilizzando le condizioni di complementarit *, si ricavi la sua soluzione ottima.

ESERCIZIO 4. (3 punti) Il problema di PL

$$\begin{aligned} \max \quad & 2x_1 + x_2 \\ & x_1 - x_2 + x_3 = 3 \\ & -x_1 + x_2 + x_4 = 4 \\ & x_1 + x_2 + x_5 = 6 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

ha la seguente riformulazione rispetto alla base ottima $B^* = \{x_1, x_4, x_2\}$:

$$\begin{aligned} \max \quad & \frac{21}{2} - \frac{1}{2}x_3 - \frac{3}{2}x_5 \\ x_1 = & \frac{9}{2} - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_5 \\ x_4 = & 7 - x_3 \\ x_2 = & \frac{3}{2} + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_5 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq & 0 \end{aligned}$$

In quale intervallo posso far variare la modifica Δb_1 del termine noto del primo vincolo senza che cambi la base ottima?

ESERCIZIO 5. (5 punti) Sia dato il seguente problema di PLI:

$$\begin{aligned} \max \quad & x_2 - x_1 \\ x_1 + x_2 \leq & \frac{7}{2} \\ -x_1 + x_2 \leq & 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \quad & x_1, x_2 \in I \end{aligned}$$

Dopo averlo trasformato in forma standard (con le dovute cautele trattandosi di un problema di PLI), lo si risolve con l'algoritmo branch-and-bound.

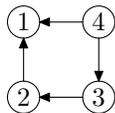
ESERCIZIO 6. (4 punti) Sia data la rete con i seguenti valori b_i , $i = 1, \dots, 4$:

$$b_1 = 1 \quad b_2 = 0 \quad b_3 = -1 \quad b_4 = 0$$

e i seguenti costi unitari di trasporto lungo gli archi:

$$c_{21} = 3 \quad c_{32} = 5 \quad c_{41} = 4 \quad c_{43} = 5.$$

Si dimostri, utilizzando il metodo due fasi per i problemi di flusso a costo minimo, che questo problema ha regione ammissibile vuota.



ESERCIZIO 7. (4 punti) Si enunci il Teorema Fondamentale della Programmazione Lineare e si spieghi come questo viene sfruttato nella definizione di algoritmi di risoluzione per i problemi di PL.

ESERCIZIO 8. (4 punti) Sia dato un problema di PLI, indicato con \mathbf{P} , con regione ammissibile Z_a e sia \mathbf{P}' il suo rilassamento lineare con regione ammissibile S_a . Per ciascuna delle seguenti affermazioni dire se é vera o falsa (**MOTIVARE LA RISPOSTA**):

- (1) se S_a é un poliedro limitato e ha vertici a coordinate tutte intere, allora il valore ottimo di \mathbf{P} é strettamente minore del valore ottimo di \mathbf{P}' ;
- (2) almeno un vertice di S_a é a coordinate tutte intere;
- (3) un taglio valido per il problema \mathbf{P} esclude sempre tutte le soluzioni ottime di \mathbf{P}' ;
- (4) se S_a é un poliedro limitato, allora Z_a contiene un numero finito di punti.

SOLUZIONI

1. Dalla riformulazione presentata si può dedurre quanto segue.

- (1) FALSO, in quanto $x_4 < 0$ nella base B .
 (2) FALSO. Dalla riformulazione si può ricavare, ad esempio ponendo $x_2 = 1$, la soluzione

$$x_1 = 0, x_2 = 1, x_3 = 2, x_4 = 0, x_5 = 4,$$

che non è di base ma è ammissibile, e quindi $S_a \neq \emptyset$.

- (3) VERO. $\gamma_1, \gamma_5 \leq 0$, e questo corrisponde ad avere ammissibilità duale.
 (4) FALSO; avendo ammissibilità duale ma non primale si può solo concludere $z^* \leq 8$.
 (5) FALSO, altrimenti si concluderebbe $z^* = 8$, in contraddizione con il punto (4).

2. Il problema dato è già in forma standard. Applicando il metodo del simplesso si ottiene quanto segue.

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 0 + 2x_1 - x_2 \\ & x_3 = 1 + x_1 \\ & x_4 = 2 - 1x_1 + x_2 \\ & x_5 = 5 - 2x_1 + x_2 \\ & x_1, \dots, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 4 - 2x_4 + x_2 \\ & x_3 = 3 - x_4 + x_2 \\ & x_1 = 2 - x_4 + x_2 \\ & x_5 = 1 + 2x_4 - 1x_2 \\ & x_1, \dots, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 5 - x_5 \\ & x_3 = 4 + x_4 - x_5 \\ & x_1 = 3 + x_4 - x_5 \\ & x_2 = 1 + 2x_4 - x_5 \\ & x_1, \dots, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

Le soluzioni ottime si trovano lungo la semiretta $(x_1 = 3 + t, x_2 = 1 + 2t, x_3 = 4 + t, x_4 = t, x_5 = 0)$.

3. Il primale è il “duale del duale”, quindi esso è

$$\max \quad 2x_1 + x_2 - 2x_3 - 3x_4$$

soggetto a

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 - x_3 - x_4 &= -3 \\ x_1 - x_2 + x_3 - x_4 &= -4 \\ x_1, \dots, x_4 &\geq 0. \end{aligned}$$

Avendo l’ottimo duale $u_1^* = 2, u_2^* = 1$, le condizioni di complementarità permettono di ricavare

$$\begin{aligned} u_1^* + u_2^* = 3 > 2 &\implies x_1^* = 0, \\ u_1^* - u_2^* = 1, & \\ -u_1^* + u_2^* = -1 > -2 &\implies x_3^* = 0, \\ -u_1^* - u_2^* = -3. & \end{aligned}$$

L’ottimo primale deve soddisfare le condizioni

$$\begin{aligned} x_2^* - x_4^* &= -3 \\ -x_2^* - x_4^* &= -4 \end{aligned}$$

e quindi l’ottimo è $x_1^* = 0, x_2^* = \frac{1}{2}, x_3^* = 0, x_4^* = \frac{7}{2}$, con $z^* = x_2^* - 3x_4^* = -10 = -3u_1^* - 4u_2^*$.

4. Dalla riformulazione ottima presentata si ricava

$$A_{B^*}^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ 1 & 1 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \end{pmatrix}$$

e quindi, applicando le tecniche note, le condizioni di ammissibilità

$$\begin{aligned} \frac{1}{2}\Delta b_1 &\geq -\frac{9}{2} \\ \Delta b_1 &\geq -7 \implies -7 \leq \Delta b_1 \leq 3. \\ -\frac{1}{2}\Delta b_1 &\geq -\frac{3}{2} \end{aligned}$$

5. Il problema in forma standard è

$$\max x_2 - x_1$$

soggetto a

$$\begin{aligned} 2x_1 + 2x_2 + x_3 &= 7 \\ -x_1 + x_2 + x_4 &= 4 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 &\geq 0, \text{ interi.} \end{aligned}$$

La riformulazione ottima per il rilassamento lineare è la seguente.

$$\begin{aligned} \max z &= \frac{7}{2} - 2x_1 - \frac{1}{2}x_3 \\ x_2 &= \frac{7}{2} - x_1 - \frac{1}{2}x_3 \\ x_4 &= \frac{1}{2} + 2x_1 + \frac{1}{2}x_3 \\ x_1, \dots, x_4 &\geq 0 \end{aligned}$$

Effettuando un branch sulla variabile x_2 si ottengono due nodi.

$$\text{Nodo 1. } x_2 \leq 3 \implies -x_1 - \frac{1}{2}x_3 + y_1 = -\frac{1}{2}, y_1 \geq 0;$$

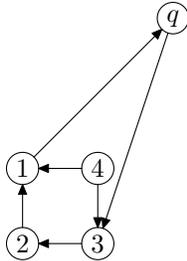
$$\text{Nodo 2. } x_2 \geq 4 \implies -x_1 - \frac{1}{2}x_3 - y_2 = \frac{1}{2}, y_2 \geq 0.$$

Il nodo 2 è chiaramente privo di soluzioni ammissibili. Calcolando il rilassamento lineare al nodo 1 si ottiene

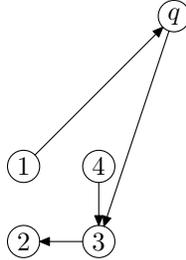
$$\begin{aligned} \max z &= \frac{7}{2} - 2x_1 - \frac{1}{2}x_3 & \max z &= 3 - y_1 - x_1 \\ x_2 &= \frac{7}{2} - x_1 - \frac{1}{2}x_3 & x_2 &= 3 - y_1 \\ x_4 &= \frac{1}{2} + 2x_1 + \frac{1}{2}x_3 & x_4 &= 1 + y_1 - x_1 \\ y_1 &= -\frac{1}{2} + x_1 + \frac{1}{2}x_3 & x_3 &= 1 + 2y_1 - 2x_1 \\ x_1, \dots, x_4, y_1 &\geq 0 & x_1, \dots, x_4, y_1 &\geq 0 \end{aligned}$$

La soluzione ottima è quindi $x_1 = 0, x_2 = 3, x_3 = 1, x_4 = 1$, con valore $z^* = 3$.

6. Il problema di prima fase corrisponde al seguente grafo, con $c_{1q} = c_{q3} = 1, c_{21} = c_{32} = c_{41} = c_{43} = 0$.



Scegliendo la base iniziale $B_0 = \{(1, q), (q, 3), (3, 2), (4, 3)\}$ con $x_{1q} = x_{q3} = 1$, $x_{32} = x_{43} = 0$ si ottengono costi ridotti $\bar{c}_{21} = \bar{c}_{41} = 2$, che certificano l'ottimalità della base.



Si ha però $z^* = 2 > 0$, quindi il problema originale è privo di soluzioni ammissibili.

7. Per l'enunciato completo si faccia riferimento agli appunti. L'importanza del Teorema Fondamentale della PL, risiede nel fatto che esso garantisce che

se $S_{\text{ott}} \neq \emptyset$, esso contiene almeno una soluzione di base;

quindi, senza perdita di ottimalità, la ricerca di una soluzione ottima può limitarsi all'insieme — *finito* — delle sole soluzioni di base ammissibili (= vertici di S_a) di un problema di PL. Senza questo risultato non sarebbe possibile neanche stabilire la *correttezza* dell'algoritmo del simplesso.

8. Si può dire quanto segue.

(1) FALSO. Con le premesse date, il Teorema Fondamentale della PL garantisce che un ottimo di \mathbf{P}' si trovi su un vertice di S_a , che per ipotesi ha coordinate intere. Allora chiaramente i valori ottimi per \mathbf{P} e \mathbf{P}' coincidono.

(2) FALSO. Si può dare facilmente un controesempio con

$$S_a = \{x_1, x_2 \geq 0: 1 \leq 2x_1 \leq 3, 1 \leq 2x_2 \leq 3\},$$

$$Z_a = \{(1, 1)\}.$$

(3) FALSO. Per definizione, ne esclude almeno una.

(4) VERO, essendo Z_a discreto e limitato in quanto sottoinsieme di S_a .